J P2P-Systeme

J.1 Überblick

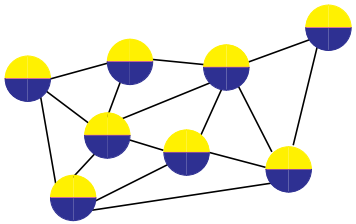
- Einführung
- Napster ein hybrides P2P-System
- Gnutella ein unstrukturiertes P2P-System
- Strukturierte P2P-Systeme / Verteilte Hash-Tabellen
- JXTA eine Infrastruktur für P2P-Systeme

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

J.2 Einführung

1 Ausgangssituation

- Grundform des Internet (1969-1995)

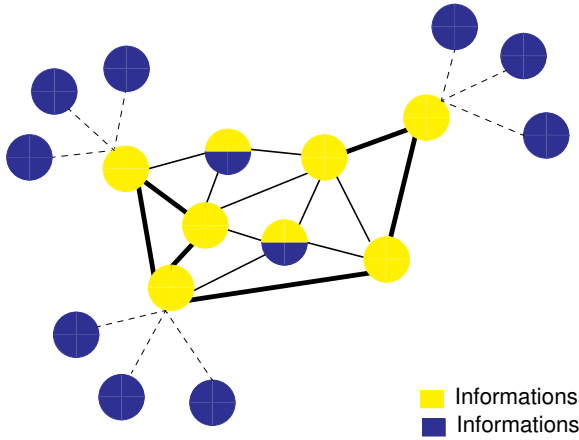


Informationsanbieter
Informationskonsument

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Ausgangssituation

- WWW-dominiertes Internet (1995-1999)

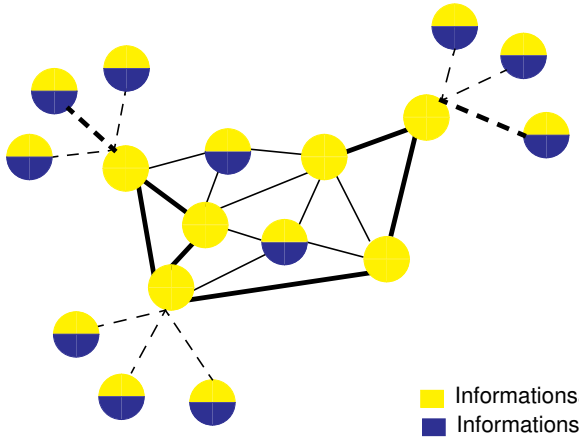


Informationsanbieter
Informationskonsument

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Ausgangssituation

- Peer-to-Peer Internet (ab 1999)



Informationsanbieter
Informationskonsument

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Ausgangssituation

- Nachteile der Client-Server-Architektur
  - Verkehrsaufkommen
    - ➤ Konzentration beim Server, Unterlast in anderen Netzteilen
    - ➤ Asymmetrischer Verkehr
  - Skalierbarkeit
  - Ungenutzte Ressourcen in Clients
    - ➤ Speicherplatz, Rechenleistung, Informationen
  - Server oft Single Point of Failure
- Copyright

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Was ist Peer-to-Peer?

- Eine der vielen Definitionen (vgl. Tutorial KIVS 2003)

  Selbstorganisierendes System gleichberechtigter, autonomer Systeme ohne Nutzung zentraler Dienste auf der Basis eines unzuverlässigen Netzwerks

- Anforderungen an P2P-Systeme
  - Skaliert in einem globalen Rahmen
  - Einfaches publizieren von Informationen für eine beliebige Anzahl von Informationskonsumenten
  - Schnelles und effizientes Finden von Informationen
  - Teilnehmende Peers können zu beliebigen Zeitpunkten dem Gesamtsystem beitreten und es wieder verlassen

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Was ist Peer-to-Peer?

- Ein System kann als Peer-to-Peer bezeichnet werden wenn,
  - eine gemeinsame Nutzung von Ressourcen statt findet
    - ➤ Jedes Teilsystem kann sowohl Informationsanbieter als auch Informationskonsument sein
  - jedes Teilsystem einen gewissen Grad an Autonomie besitzt
    - ➤ Keine zentrale Kontrolle oder Nutzung von zentralen Diensten
  - die einzelnen Teilsysteme nicht permanent mit dem Gesamtsystem verbunden sein müssen
    - ➤ Selbstorganisation des Systems
  - die einzelnen Teilsysteme keine permanente Netzwerkadresse benötigen
    - ➤ Von der Netzwerkschicht unabhängige Adressierung

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Klassifikation

- **Client-Server:** WWW, Seti@Home
  - Klassische Rollenverteilung
  - Keine Interaktion zwischen Clients
- ***Hybride* P2P-Systeme:** Napster, ICQ, AIM
  - Gemeinsame Nutzung von verteilten Ressourcen
  - Interaktion zwischen Peers
  - Koordination durch zentrale Server
- ***Reine* P2P-Systeme:**
  - Vollständige dezentale Organisation und Nutzung der Ressourcen
  - Unstrukturierte P2P-Systeme (z. B. Gnutella)
  - Strukturierte P2P-Systeme (z. B. Systeme basierend auf verteilten Hash-Tabellen wie Chord)

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

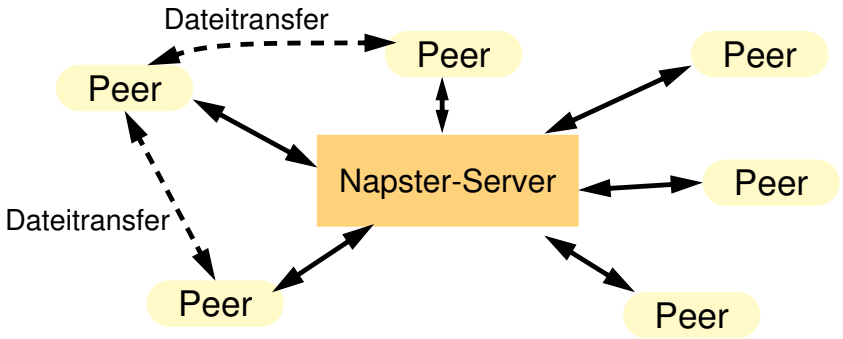
3 Literatur

- Informationen über P2P-Systeme und Applikationen
  - Allgemeine Informationen über P2P-Systeme
    - http://openp2p.com
  - International Workshop on Peer-to-Peer Systems
    - http://www.cs.rice.edu/Conferences/IPTPS02
    - http://iptps03.cs.berkeley.edu/program.html
    - http://iptps04.cs.ucsd.edu/
  - Hauptseminar unseres Lehrstuhls
    - http://www4.informatik.uni-erlangen.de/Lehre/SS02/HS_DOOS
    - http://www4.informatik.uni-erlangen.de/Lehre/SS04/HS_P2P
  - Bücher
    - Peer-to- Peer: Harnessing the Benefits of Disruptive Technology, O'Reilly & Associates, 2001

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

J.3 Napster

- Erstes populäres P2P-System (1999-2001)
  - Austausch von Musik-Dateien

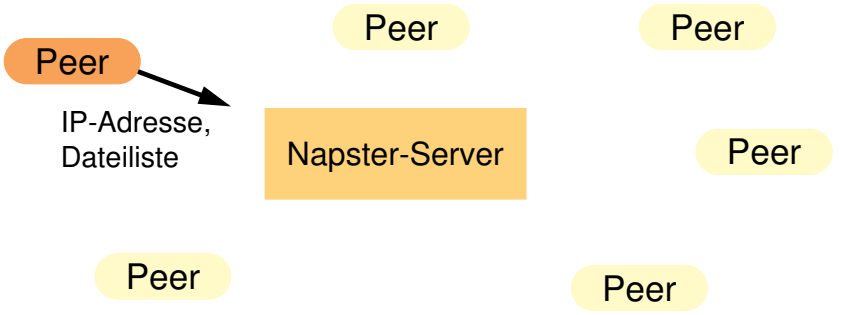


  - Zentraler Verzeichnisserver
    - Verwaltet Adressen und Dateilisten der Peers

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Protokoll - Verbindungsaufbau

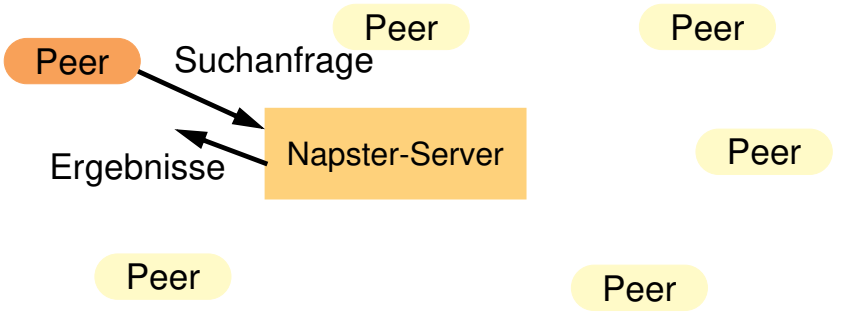
- Verbindungsaufbau zum Verzeichnisserver
  - Peers geben eine Liste der gespeicherten Dateien und ihre IP-Adresse an den Server bekannt



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Protokoll - Dateisuche

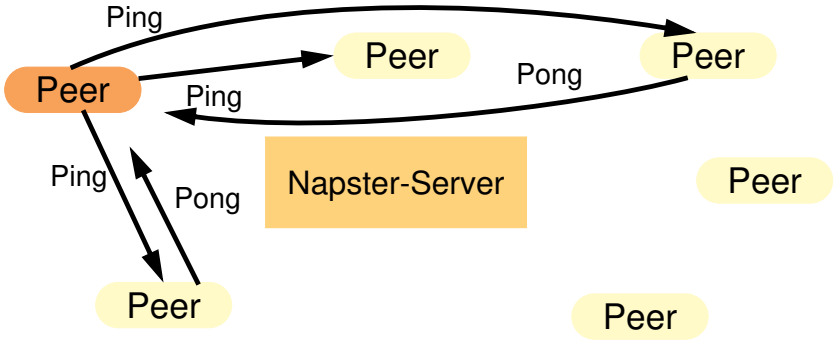
- Anfrage an den Verzeichnisserver
  - Verzeichnisserver sucht im Datenbestand und liefert eine Liste von IP-Adressen



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

3 Protokoll - Dateitransfer

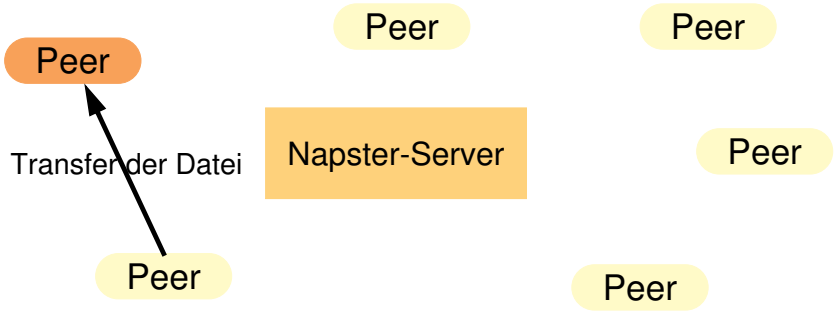
- Testen der potentiellen Zielrechner
  - Durch Ping-Nachrichten wird die Verbindungsqualität der Zielrechner getestet



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

3 Protokoll - Dateitransfer

- Übertragung der gesuchten Dateien
  - Benutzer baut direkte Verbindung zu dem Peer mit der besten Verbindung auf



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

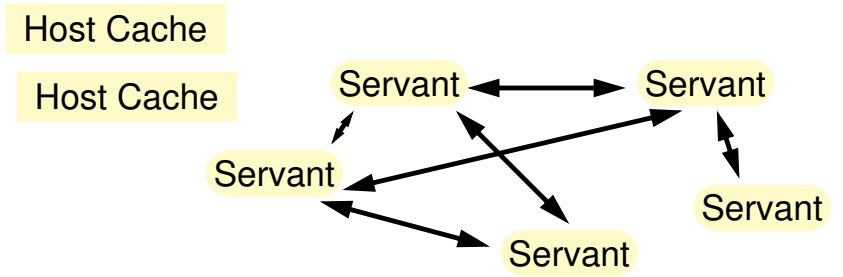
4 Zusammenfassung

- Eigenschaften
  - Skalierbarkeit ist eingeschränkt durch zentralen Verzeichnisserver
  - Verzeichnisserver ist Single Point of Failure
- Hybrides P2P-System
- Erweiterungen
  - Mehrere vernetzte Verzeichnisserver (OpenNap-Netzwerk)
  - Unterstützung für beliebige Dateiformate

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

J.4 Gnutella

- Ein Protokoll zur verteilten Suche nach Dateien
- Ursprünglich von Nullsoft als eine Art freies Napster entwickelt
- Literatur:
  - The Gnutella Protocol Specification v0.4



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

1 Grundlage

- Rahmenbedingungen:
  - Zur Teilnahme an einem Gnutella-Netzwerk benötigt ein Servant mindestens eine IP-Adresse eines bereits teilnehmenden Knotens
  - Nachrichten werden über TCP-Verbindungen als ASCII-Text ausgetaucht
  - In der Regel verfügt jeder Servant über mehrere ständige Verbindungen
  - Jeder Teilnehmer kann frei entscheiden welche Dateien dem Netzwerk zur Verfügung gestellt werden
  - Das Protokoll dient zur Suche von Dateien. Der eigentliche Transfer von Dateien wird über HTTP abgewickelt

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Verbindungsaufbau

- Ermittlung der IP-Adresse eines aktiven Knotens zum Beispiel durch einen Host Cache
- Verbindungsaufbau erfolgt mittels eine *Connect*-Nachricht die durch den kontaktierten Knoten mit einer *Ok*-Nachricht beantwortet wird
- Im folgenden werden dann die eigentlichen Basisnachrichten über die permanente Verbindung ausgetauscht

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

3 Nachrichten - Erhaltung der Netzwerkstruktur

- *Ping* - wird verwendet um neue aktive Peers kennen zu lernen. Eine solche Nachricht kann zu einem beliebigen Zeitpunkt an andere Peers versendet werden.
- *Pong* - Anwort auf eine Ping-Nachricht die als Payload Informationen über einen aktiven Knoten enthält
  - IP-Adresse und Port des antwortenden Rechners
  - Anzahl der bereitgestellten Dateien
  - Größe der bereitgestellten Daten

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

3 Nachrichten - Suche nach Dateien

- *Query* - Eine Suchanfrage nach Dateien
  - Gesuchte Zeichenkette
  - Mindestanforderungen an die Übertragungsgeschwindigkeit an den bereitstellenden Peer
- *QueryHit* - Antwort auf eine Suchanfrage falls ein Peer Dateien mit passenden Namen bereitstellt
  - Port und IP-Adresse des antwortenden Peers
  - Übertragungsrate mit der Dateien angeboten werden
  - Liste von Dateinamen, sowie einer eindeutigen ID pro Datei und ihrer jeweiligen Größe
  - Eine eindeutige ID die den bereitstellenden Peer indentifiziert. Diese wird durch eine Funktion über die IP-Adresse gebildet.

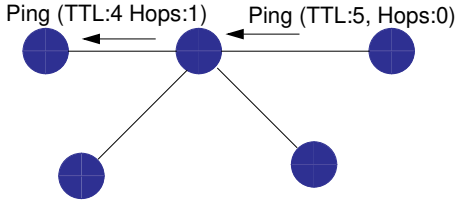
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

4 Dateitransfer

- Dateitransfer erfolgt nicht über das Gnutella-Netzwerk sondern via HTTP
  - Hierbei wird der Dateiname und die ID der zu übertragenden Datei über eine HTTP Get-Nachricht an den bereitstellenden Peer übermittelt welcher als Antwort die Datei liefert

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

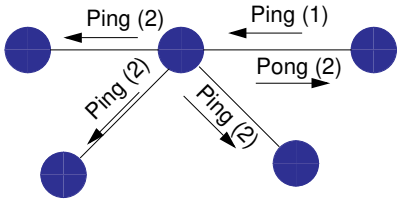
5 Routing - Erhaltung der Netzwerkstruktur



- Jede Nachricht verfügt über die Felder Hops und TTL (Time To Live)
- Ein Peer der eine Nachricht weiterleitet inkrementiert das Feld Hops und dekrementiert das Feld TTL
- Sinkt das Feld TTL auf den Wert 0 wird die Nachricht nicht mehr weitergeleitet

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

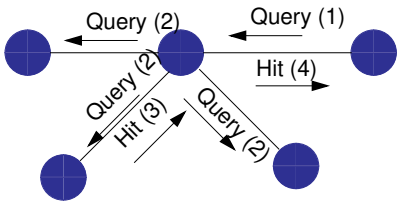
5 Routing - Erhaltung der Netzwerkstruktur:



- Empfängt ein Peer eine Ping Nachricht, wird diese an alle verbundenen Peers weitergeleitet
- Jeder Peer der eine Ping Nachricht erhält kann mit einer Pong-Nachricht antworten. Diese wird dann zurück an den Initiator geroutet.
- Erhält ein Peer eine bereits beantwortete Ping Nachricht wird sie verworfen. Dies wird durch einen *Message-Cache* ermöglicht der die Nachrichten kurzzeitig zwischenspeichert.

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

5 Routing - Suche



- Empfängt ein Peer eine Query-Nachricht wird diese wie eine Ping-Nachricht an alle verbundenen Peers weitergeleitet
- Jeder Peer der eine Query-Nachricht erhält kann mit einer Query-Hit Nachricht antworten. Diese wird dann zurück an den Initiator geroutet.
- Erhält ein Peer eine bereits beantwortete Query-Nachricht wird sie verworfen. Jeder Peer der eine Nachricht weiterleitet inkrementiert das Feld Hops und dekrementiert das Feld TTL.

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

J.4 Zusammenfassung

- Unstrukturiertes P2P-System
- Skalierungsprobleme
  - Suchanfragen und Nachrichten zur Erhaltung der Netzwerkstruktur werden als Broadcast-Nachrichten versendet.
  - Die Konsequenz ist die Flutung des Netzwerkes und damit eine Überlastung von Knoten mit schmalbandigen Verbindungen.
  - Folge Abbruch von Verbindungen und Fragmentierung bzw. sogar Kollapse des Netzwerkes.
- Weitere Entwicklung: *Super Peers*
  - Einfache Peers haben nur Verbindungen zu einigen wenigen Super Peers
  - Einfache Peers teilen einem Super Peer ihre IP-Adresse und Dateiliste mit
  - Super Peers agieren als Proxy für einfache Peers
    - Anfragen an einfache Peers können von Super Peers beantwortet werden
    - Entlastung der einfachen Peers

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

J.5 Verteilte Hash-Tabellen

1 Übersicht

- Grundidee verteilter Hash-Tabellen
  - Verteilung von Daten über alle Knoten nach einem Algorithmus der eine Topologie erzeugt (z.B. Ring)
  - Anforderung der Daten durch eine Anfrage beim verantwortlichen Knoten
- Zielsetzungen
  - Gleichmäßige Verteilung der Daten auf alle Knoten
  - Ständige Anpassung bei Ausfall, Beitritt und Austritt von Knoten
    - Vergabe von Zuständigkeiten an neue Knoten
    - Übernahme und Neuverteilung von Zuständigkeiten bei Austritt und Ausfall

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

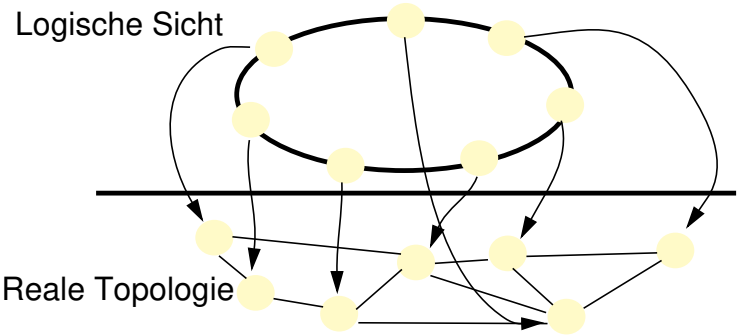
2 Prinzipielle Arbeitsweise

- Abbildung der Inhalte auf einen linearen Wertebereich durch eine Hashfunktion
  - Meist 0,... 2^{m-1} >> Anzahl der gespeicherten Objekten
- Verteilung des Schlüsselraums über alle Knoten durch Abbildung der Knoten Identifikatoren in den Wertebereich

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Prinzipielle Arbeitsweise

- Jeder der Knoten ist mindestens für einen Teil des Schlüsselraumes zuständig
  - Oftmals sind auch mehrere Knoten für den gleichen Bereich verantwortlich
  - Die Zuständigkeit kann sich dynamisch ändern



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Prinzipielle Arbeitsweise

- Ablage von Daten
  - Erzeugung eines Schlüssel
  - Routing der Daten zu verantwortlichem Knoten
- Auffinden von Daten
  - Einstieg bei einem beliebigen Knoten und Suche nach Schlüssel
  - Routing zu gesuchten Daten

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

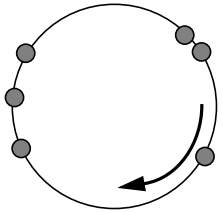
2 Prinzipielle Arbeitsweise

- Beitritt eines neuen Knotens
  - Zuteilung eines bestimmten Bereichs des Schlüsselraums
  - Initialisierung mit Routing-Informationen und Einbindung in die Routing-Strukturen
- Austritt eines Knotens
  - Aufteilung des Schlüsselraums auf benachbarte Knoten
  - Migration der Daten auf zuständige Knoten
- Ausfall eines Knotens
  - Nutzung redundanter Routing-Wege und Knoten
  - Erneute Zuweisung des Schlüsselraums

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Beispiel

- Basisalgorithmus von Chord
  - Projektseite: http://www.pdos.lcs.mit.edu/chord
  - Ion Stoica, Robert Morris, David Liben-Nowell, David R. Karger, M. Frans Kaashoek, Frank Dabek, Hari Balakrishnan, *Chord: A Scalable Peer-to-peer Lookup Protocol for Internet Applications.* IEEE Transactions on Networking
- Grundidee: Chord-Ring
  - Jeder Knoten besitzt eine eindeutige 160 Bit ID. Diese ist das Resultat einer Hashfunktion über die IP-Adresse des Knotens.
  - Ringförmige Anordnung der Knoten geordnet nach ihren IDs

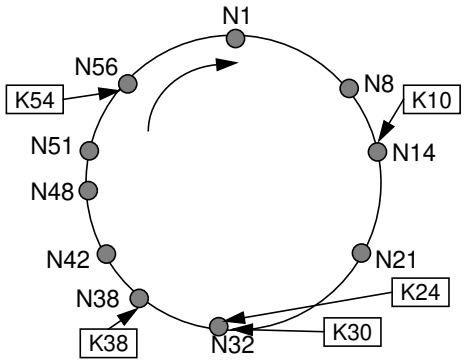


Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Beispiel

- Abbildung der Informationen auf die einzelnen Knoten:
  - Für jede Information wird eine eigene Hash-ID erzeugt
  - Die Information wird dem Knoten mit der unmittelbar im Ring folgenden ID übergeben

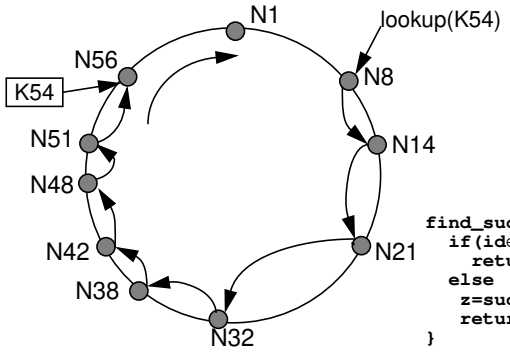
Beispiel: Anzahl der Knoten 10, 5 verwaltete IDs



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Beispiel

- Naive Methode um Daten zu finden in einem Chord-Ring
  - Jeder Knoten kennt seinen unmittelbaren Nachfolger und leitet eine Anfrage solange weiter, bis der gesuchte Schlüssel zwischen der eigenen ID und der des unmittelbaren Nachfolgers liegt. Dieser Nachfolger verwaltet den gesuchten Schlüssel.




```
find_succesor(id) {
  if(id∈ (n,succesor])
    return successor
  else
   z=successor.find_successor(id)
   return z
}
```


Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

3 Eigenschaften von verteilten Hash-Tabellen

- Schlüssel werden gleichmäßig auf alle Knoten verteilt
- Skalierbar mit Anzahl der Knoten (vgl. Literatur)
- Selbstorganisierend und damit keine manuelle Konfiguration nötig
- Unterstützung vieler verschiedener Anwendungen
  - Schlüssel haben keine semantische Bedeutung
  - Verwaltete Inhalte sind anwendungsunabhängig

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

J.6 JXTA

1 Überblick

- Initiative von Sun Microsystems mit der Zielsetzung eine generische Infrastruktur für P2P-Anwendungen zu entwickeln
- Der Name JXTA ist abgeleitet von dem englischen Verb *juxtapose:* nebeneinander stellen
- Projektseite
  - **http://www.jxta.org**

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

2 Überblick

- Nachteile bisheriger Systeme
  - Meist proprietäre Protokolle
  - Protokolle in der Regel anwendungsspezifisch
  - Protokolle sind inkompatible zueinandner
  - Hoher Entwicklungsaufwand
- Ziele
  - Interoperabilität
    - ➤ Verbindung von File Sharing, Instant Messaging, ...
  - Plattformunabhängig von
    - ➤ Programmiersprache (Java, C, ...)
    - ➤ Betriebssystem (Unix, Windows, ...)
    - ➤ Netzwerk Protokoll (TCP/IP, Bluetooth, ...)
  - Universell verwendbar
    - ➤ Beliebige Geräte wie Desktops, PDAs, mobile Telefone, Sensoren, ...

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

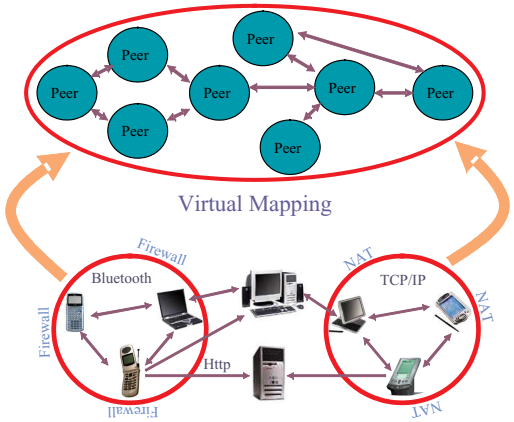
3 Überblick

- JXTA
  - JXTA setzt sich aus einer Menge von Protokollen zusammen die eine Verbindung und Zusammenarbeit von Peers ermöglichen
  - JXTA bildet eine Middleware die eine einfache und schnelle Entwicklung von P2P-Anwendungen ermöglichen soll
  - JXTA wurde entwickelt um einem dezentralen P2P-Ansatz zu unterstützen. Jedes Peer kann sowohl Client als auch Server Funktionen übernehmen
  - JXTA legt weder die Topologie des physikalischen, noch des virtuellen Netzwerkes fest

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

4 Überblick

- Realisierung verschiedener virtueller Netzwerktopologien auf Basis des gleichen physikalischen Netzwerkes



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

5 Literatur

- Project JXTA 2.0 Super-Peer Virtual Network (May 2003)
  - http://www.jxta.org/project/www/docs/JXTA2.0protocols1.pdf
- JXTA v2.0 Protocols Specification
  - http://spec.jxta.org/nonav/v1.0/docbook/JXTAProtocols.html
- Project JXTA: Java[tm] Programmers Guide
  - http://www.jxta.org/docs/JxtaProgGuide_v2.3.pdf
- Brendon J. Wilson: JXTA , New Riders 2002
  - http://www.brendonwilson.com/projects/jxta/pdf/JXTA.pdf

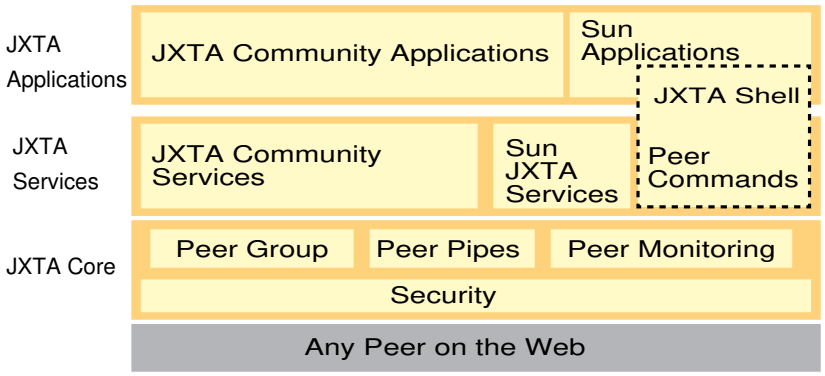
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

5 Architektur

- JXTA Core
  - Basis-Protokolle für den Betrieb von Peer-to-Peer Anwendungen
- JXTA Services
  - Dienste für Peer-to-Peer Applikationen
  - Beispiele: Suchdienst, Indizierung, File Sharing
- JXTA Applications
  - Anwendungen

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

5 Architektur



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

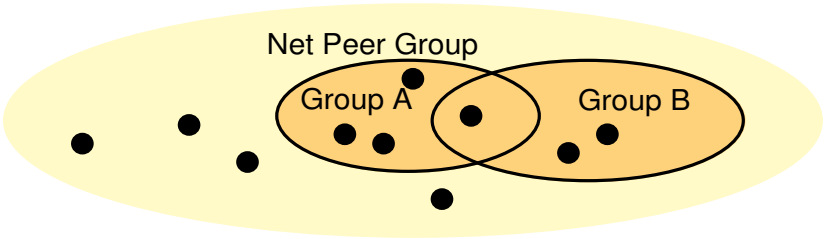
6 Grundkonzepte

- Peer - Ein oder mehrere Endgeräte welche die JXTA Core-Protokolle implementieren
  - Repräsentiert einen Teilnehmer des JXTA-Netzwerks
  - Ein Peer wird durch ein Advertisement beschrieben
  - Jedes Peer wird durch einen eindeutigen Identifikator referenziert
  - Jedes Peer gehört mindestens einer Peer Group an
- Spezielle Peer-Arten
  - ➤ Simple Peer / Edge Peer - Vorwiegend dienstnehmender Knoten
  - ➤ Rendezvous Peer - Bildet Treffpunkt für Peers
  - ➤ Router Peer / Relay Peer - Vermittler zwischen Knoten die auf Grund von Firewalls oder NAT nicht miteinander kommunizieren können

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

6 Grundkonzepte

- Peer Group - Eine Gruppe von Knoten mit gleichen Intressen
  - Peers einer Gruppe kooperieren in festgelegter Weise und besitzen ähnliche Dienste
  - Mitgliedschaft und Authentifizierung erfolgt durch die Peer Group, Schaffung eines sicheren Raums
  - Ein neues Mitglied einer Gruppe kann Anfragen nach Ressourcen, Diensten und Mitgliedern an die Gruppe stellen



Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

6 Grundkonzepte

- JXTA ID
  - Identifiziert eine Entität eindeutig (Peer, Peer Group, Pipe, ...)
  - Referenzimplementierung stellt Universally Unique Identifier (UUID) bereit
  - Wird als Uniform Resource Name (URN) geschrieben
    - ➤ urn:jxta:uuid-234324324592...DBHIK33GS45
  - JXTA ID ist kanonisch und sollte als *opak* gesehen werden
  - Beispiel: Peer kann eindeutig identifiziert werden unabhängig von physikalischen Adressen, Netzwerkschnittstelle(n) oder Transportprotokolle
  - Trennung der Identifikation einer Ressource von ihrer Lokalisierung

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.